1/5/1
DIALOG(R) File 351: Derwent WPI
(c) 2002 Thomson Derwent. All rts. reserv.

012694619 \*\*Image available\*\*
WPI Acc No: 1999-500728/ 199942

XRPX Acc No: N99-373885

Institute of Electrical and Electronic Engineers IEEE 1394 specification communication interface for digital serial communication - has bus interface which transmits data in packet format determined by packet format determining unit in response to data transmission velocities indicated by signal from link interface

Patent Assignee: FUJI FILM MICRO DEVICE KK (FUJF ); FUJI PHOTO FILM CO LTD (FUJF )

Number of Countries: 001 Number of Patents: 001

Patent Family:

Patent No Kind Date Applicat No Kind Date Week
JP 11215161 A 19990806 JP 9811740 A 19980123 199942 B

Priority Applications (No Type Date): JP 9811740 A 19980123 Patent Details:

Patent No Kind Lan Pg Main IPC Filing Notes JP 11215161 A 11  $\pm$  104L-012/40

Abstract (Basic): JP 11215161 A

NOVELTY - A bus interface (15) transmits data in a packet format determined by a packet format determining unit in response to data transmission velocities indicated by a signal from a link interface (11). DETAILED DESCRIPTION - An INDEPENDENT CLAIM is also included for a control method for IEEE 1394 specification communication interface.

USE - For digital serial communication.

ADVANTAGE - Performs suitable packet communication depending on transmission velocity before and after modification. Eliminates prevention of predetermined normal data transmission when communication velocities do not correspond to normal transmission since the data are separated and transmitted as another packet. DESCRIPTION OF DRAWING(S) - The figure shows a block diagram showing the communication network of the IEEE 1394 specification communication interface. (11) Link interface; (15) Bus interface.

Dwg.3/9

Title Terms: ELECTRIC; ELECTRONIC; ENGINEERING; SPECIFICATION; COMMUNICATE; INTERFACE; DIGITAL; SERIAL; COMMUNICATE; BUS; INTERFACE; TRANSMIT; DATA; PACKET; FORMAT; DETERMINE; PACKET; FORMAT; DETERMINE; UNIT; RESPOND; DATA; TRANSMISSION; VELOCITY; INDICATE; SIGNAL; LINK; INTERFACE

Derwent Class: W01

International Patent Class (Main): H04L-012/40

International Patent Class (Additional): H04L-005/00; H04L-012/56

File Segment: EPI

#### (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平11-215161

(43)公開日 平成11年(1999) 8月6日

| (51) Int-Cl. <sup>6</sup> | 識別記号 | FΙ   |       |       |
|---------------------------|------|------|-------|-------|
| HO4L 12/40                |      | H04L | 11/00 | 3 2 0 |
| 5/00                      |      |      | 5/00  | •     |
| 12/56                     |      |      | 11/20 | 102A  |

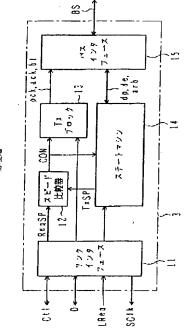
|          |                    | <b>永髓查審</b> | 未請求                                      | 請求項の数 5  | OL   | (全 11 頁) |  |
|----------|--------------------|-------------|--|----------|------|----------|--|
| (21)出願番号 | 特願平10-11740        | (71)出願人     | 3910515                                  | 88       |      |          |  |
| (22) 山原日 | 平成10年(1998) 1 月23日 |             | 富士フイルムマイクロデバイス株式会社<br>宮城県黒川郡大和町松坂平1丁目6番地 |          |      |          |  |
|          |                    | (71) 出願人    | 0000052                                  | 01       |      |          |  |
|          | ·                  |             | 富士写真                                     | マスイルム株式会 | ≥社:  |          |  |
|          | •                  |             | 神奈川県南足柄市中沼210番地                          |          |      |          |  |
|          |                    | (72)発明者     | 豆崎 裕一                                    |          |      |          |  |
|          |                    | 1 .         | 宮城県黒                                     | 即那大和町松場  | 页平1丁 | 1月6番地    |  |
|          | ,                  |             | 富士フィ                                     | 「ルムマイクロラ | ラバイス | (株式会社内   |  |
|          | ·                  | (74)代理人     | 弁理士                                      | 高橋 敬四郎   | (外1  | . 名)     |  |
|          |                    |             |  |          |      |          |  |

#### (54) 【発明の名称】 IEEE1394インタフェース及びその制御方法

#### (57)【要約】

【課題】 変更前及び変更後の通信速度に応じて適切な コンカチネートパケット通信を行うIEEE1394イ ンタフェース又はその制御方法を提供することを課題と する。

【解決手段】 第1のデータを第1の通信速度で送信 し、その後に第2のデータを第2の通信速度で送信する ように指示する信号を入力する入力手段(11)と、第 1及び第2の通信速度に応じて、第1及び第2のデータ を連結して1つのパケットとし、又は第1及び第2のデ ータを分離して別のパケットとして決定するパケット形 式決定手段(12, 13, 14)と、パケット形式決定 手段により決定されるバケット形式で第1及び第2のデ ータを送信する送信手段(15)とを有する。



20

30

1

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】第1のデータを第1の通信速度で送信し、 その後に第2のデータを第2の通信速度で送信するよう に指示する信号を入力する入力手段と、

前記第1及び第2の通信速度に応じて、前記第1及び第2のデータを連結して1つのパケットとし、又は前記第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして決定するパケット形式決定手段と、

前記パケット形式決定手段により決定されるパケット形式で前記第1及び第2のデータを送信する送信手段とを 10 有する I E E E I 3 9 4 インタフェース。

【請求項2】前記入力手段は、外部のリンク層からの信号を入出力するためのリンクインタフェースを含み、前記入力手段、前記パケット形式決定手段及び前記送信手段は物理層内に形成される請求項1記載のIEEE1394インタフェース。

【請求項3】前記パケット形式決定手段は、前記第1の 通信速度が200Mピット/秒かつ前記第2の通信速度 が100Mピット/秒、及び前記第1の通信速度が400Mピット/秒かつ前記第2の通信速度が100Mピット/秒のとき、前記第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして決定請求項1又は2記載のIEEE1394インタフェース。

【請求項4】(a)第1のデータを第1の通信速度で送信し、その後に第2のデータを第2の通信速度で送信するように指示する信号を入力する工程と、

(b)前記第1及び第2の通信速度に応じて、前記第1及び第2のデータを連結して1つのパケットとし、又は前記第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして決定する工程と、

(c)前記決定されたパケット形式で前記第1及び第2のデータを送信する工程とを有する1EEE1394インタフェースの制御方法。

【請求項5】前記工程(b)は、前記第1の通信速度が200Mビット/秒かつ前記第2の通信速度が100Mビット/秒、及び前記第1の通信速度が400Mビット/秒の台湾、前記第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして決定する請求項4記載の1EEE1394インタフェースの制御方法。

#### 【発明の詳細な説明】

[00001]

【発明の属する技術分野】本発明はデジタル通信に関し、特にデジタルシリアル通信を行う I E E E 1 3 9 4 通信に関する。

[0002]

【従来の技術】従来のビデオ機器やオーディオ機器に る。ルートノードは、アーヒは、アナログ信号用の入出力端子を有するものがある。 受けて、いずれか1つのノービデオ信号やオーディオ信号は、当該機器間をアナログ その使用許可の信号は、図の形式で通信される。近年、アナログ通信に代わり、デジ 50 信号arbに含まれている。

タル通信が普及しつつある。その中でも、IEEEI3 94規格のデジタルシリアル通信が注目されてきている。

【0003】図7は、1EEE1394規格の通信ネットワークの構成を示す。ネットワークは、例えば5つのノード(通信装置)ND1~ND5をバスBSに接続することにより構成される。以下、ノードND1~ND5の全て又は個々をノードNDという。各ノードNDには、ノードID(識別子)が設定される。ノードIDは、例えば、ノードND1が1、ノードND2が2、ノードND3が3、ノードND4が4、ノードND5が5である。この中で、ノードIDが一番大きいノードNDがルートノードになる。ルートノードは、例えばノードND5である。

【0004】IEEE1394規格は、アイソクロナス (isochronous)通信とアシンクロナス(asynchronous)通信を規定している。アイソクロナス通信は、同期通信であり、相手を特定しないブロードキャスト通信である。アシンクロナス通信は、非同期通信であり、原則として相手を特定して行う通信である。図8(A)、

- (B) にアイソクロナス通信を示し、図9(A)、
- (B) にアシンクロナス通信を示す。

【0005】図8(A)は、シングルバケットのアイソクロナス通信を示す。アイソクロナス通信は、125μsの間隔で行われる同期通信である。通信のサイクル時間は125μsである。ノードは、125μsの間に、第1チャンネルバケットCH1と第2チャンネルバケットCH2と第3チャンネルバケットCH3をバス上に送信することができる。例えば、第1チャンネルバケットCH1は画像データである。以下、チャンネルバケットCH2は音声データである。以下、チャンネルバケットCH1~CH3の全て又は個々をチャンネルバケットCHという。各チャンネルバケットCHの間隔は、所定のアイソクロナスギャップ時間以内にする必要がある。

【0006】第1チャンネルバケットCH1について説明する。第1チャンネルバケットCH1は、順次、アービトレーション信号arb、データプリフェックスdp、パケットデータpck1、データエンドdeを有する。以下、その各々を説明する。

1 【0007】まず、アービトレーション信号arbをバス上に送信する。アービトレーション信号arbは、バス上にパケットデータpcklを送信する準備段階として、バスの使用許可を求める信号である。複数のノードがバスに接続されているときには、複数のノードの送信が競合することがある。そこで、アービトレーション信号arbを送信することにより、バスの使用許可を求める。ルートノードは、アービトレーション信号arbを受けて、いずれかlつのノードに使用許可を発行する。その使用許可の信号は、図の上ではアービトレーション信号arbに含まれている。

【0008】使用許可が得られると、許可されたノード は、データプリフェックスdp、パケットデータpck 1、データエンド d e を送信する。パケットデータp c k1は、実質的な送信データである。データプリフェッ クスdpはパケットデータpcklの開始を意味し、デ ータエンドdeはパケットデータpck1の終了を意味

【0009】第2及び第3チャンネルバケットCH2、 CH3は、第1チャンネルパケットCH1と基本的に同 じであり、パケットデータpcklの代わりに、それぞ 10 れパケットデータpck2, pck3を含む。以下、パ ケットデータpck1~pck3の全て又は個々をパケ ットデータpckという。

【0010】以上がシングルバケットの通信である。シ ングルバケットは、複数ではなく1つのパケットデータ pckを含むチャンネルパケットCHである。各シング ルパケットCHを上記のように別々に送信するのではな く、連結して送信することにより、通信効率を向上させ ることもできる。その連結されたパケットをコンカチネ ートパケットという。次に、コンカチネートパケットの 20 送り返す。パケットP3とパケットP4との間の間隔 通信方法を説明する。

【0011】図8 (B) は、コンカチネートパケットの アイソクロナス通信を示す。コンカチネートパケットC H13は、上記のチャンネルパケットCH1~CH3を 連結したパケットであり、順次、アービトレーション信 号arb、データプリフェックスdp、パケットデータ pck1、データプリフェックスdp、パケットデータ pck2、データプリフェックスdp、パケットデータ pck3、データエンドdeを有する。

【0012】アービトレーション信号arbは、コンカ 30 チネートバケットCH13の最初にのみ位置する。各バ ケットデータρck間にデータプリフェックスdpを挿 入することにより、パケットの連結を行う。データエン ドdeは、コンカチネートパケットCH13の最後にの み位置する。

【0013】以上でアイソクロナス通信の説明を終了す る。アイソクロナス通信は、同期通信である。非同期通 信を行いたい場合には、アシンクロナス通信を行う。次 に、アシンクロナス通信について説明する。

【0014】図9(A)は、シングルパケットのアシン クロナス通信を示す。アシンクロナス通信は、非同期通 信であり、所定時間間隔で通信の機会が与えられる同期 通信とは異なる。アシンクロナス通信は、通常、相手を 特定して通信を行う。ここでは、第1のノードと第2の ノードとの間で通信を行う場合を例に説明する。

【0015】まず、第1のノードがパケットP1を第2 のノードに送信する。パケットP1は、図8(A)の第 1チャンネルバケットCH1と基本的に同じ構成であ る。ただし、バケットデータpck1は、送信元及び送 信先の情報を含む。

...【0016】第2のノードがパケットP1を受け取る と、返答のためのアックパケットP2を第1のノードに 送り返す。パケットP1とアックパケットP2との間の 間隔は、アックギャップ時間以内にする必要がある。

【0017】アックバケットP2は、順次、データプリ フェックスdp、アックデータackl、データエンド deを含む。アックデータacklは、例えば受信完了 又は受信失敗等の情報を含む。データブリフェックスは pはアックデータack1の開始を意味し、データエン ドdeはアックデータacklの終了を意味する。

【0018】第2のノードは、当該アックパケットP2 を送信した後、さらに第1のノードにパケットP3を送 信することができる。アックパケットP2とパケットP 3との間の間隔は、所定のサブアクションギャップ時間 以上にする必要がある。バケットP3は、上記のバケッ トP1と基本的に同じであり、パケットデータpckl をパケットデータpck2に代えたものである。

【0019】第1のノードがパケットP3を受け取る と、返答のためのアックパケットP4を第2のノードに は、アックギャップ時間以内にする必要がある。アック パケットP4は、上記のアックパケットP2と基本的に 同じであり、アックデータacklをアックデータac k2に代えたものである。以下、アックデータack 1、ack2の全て又は個々をアックデータackとい

【0020】パケットP1とアックパケットP2をサブ アクションSA1といい、パケットP3とアックパケッ トP4をサブアクションSA2という。

【0021】上記のように、第2のノードは、アックバ ケットP2を送信した後、引き続き、パケットP3を送 信する。アックパケットP2とパケットP3は、それぞ れ1つのアックデータack1と1つのパケットデータ pck2を含むシングルパケットである。シングルパケ ットP2とP3を連結して、コンカチネートパケットと して送信することもできる。次に、コンカチネートバケ ットの通信方法を説明する。

【0022】図9(B)は、コンカチネートパケットの アシンクロナス通信を示す。コンカチネートパケットP 23は、上記のパケットP2とP3を連結したパケット であり、順次、データプリフェックスdp、アックデー タackl、データプリフェックスdp、パケットデー タpck2、データエンドdeを有する。

【0023】アックデータack1とパケットデータp ck2の間にデータプリフェックスdpを挿入すること により、パケットの連結を行う。データエンドdeは、 コンカチネートパケットP23の最後にのみ位置する。 [0024]

【発明が解決しようとする課題】 1 EEE 1 3 9 4 は、 上記のアイソクロナス通信とアシンクロナス通信のいず

- れにおいても、通信速度を100M、200M、400 Mビット/秒(bps)の中から1つ選択することができる。

【0025】上記のデータプリフェックスdpは、通信速度の情報を含む。バケットデータpck又はアックデータackは、その前に付与されたデータプリフェックスdp中の通信速度に従って送信される。

【0026】シングルバケットを通信する場合には(図8(A)又は図9(A))、シングルバケット中に1つのデータプリフェックスdpが含まれるのみであるので、そのデータプリフェックスdp中の通信速度に従ってバケットの通信が行われる。

【0027】コンカチネートパケットを通信する場合には(図8(B)又は図9(B))、コンカチネートパケット中に複数のデータプリフェックスdpが含まれるので、コンカチネートパケットは途中で通信速度を変えることができる。

【0028】現在、通信速度が100Mbps及び20 0Mbpsに対応するIEEE1394インタフェース LSIが主流であり、さらに400Mbpsにも対応可 20 能なものが開発されている。

【0029】コンカチネートバケットは、理論的には、100Mbps、200Mbps、400Mbpsの間で自由に通信速度を変えることができる。しかし、現在、製品化されている1EEE1394インタフェースは、200Mbpsから100Mbpsへの変更ができないようになっている。具体的には、第1のデータブリフェックスdpで200Mbpsを指定し、その後に第2のデータブリフェックスdpで100Mbpsを指定すると、通信速度が変更されずに一律に200Mbpsで送信されてしまり仕様になっている。

【0030】このような過去の経緯を尊重し、又は現在の製品との互換性を維持するために、コンカチネートバケットにおいて、(1)200Mbpsから100Mbpsへの変更、及び(2)400Mbpsから100Mbpsへの変更を禁止することがP1394、a規格で規定された。この規定は、いずれ1EEE1394に適用される予定である。

【0031】従来のIEEE1394インタフェースでは、通信速度を監視していないので、上記の禁止された通信速度の変更が行われてしまう可能性がある。その場合。P1394、a規格に違反するものになってしまい、好ましくない。

【0032】また、禁止された通信速度の変更を指定しないことを、ユーザの實務に委ねることも考えられる。 その場合は、ユーザに過度の負担をかけることになる。 また、ユーザが誤って通信速度を変更してしまうこともあり得るので、信頼性が低下する。

【0033】本発明の目的は、変更前及び変更後の通信 速度に応じて適切なコンカチネートパケット通信を行う IEEE1394インタフェース又はその制御方法を提供することである。

[0034]

【課題を解決するための手段】本発明の一観点によれば、第1のデータを第1の通信速度で送信し、その後に第2のデータを第2の通信速度で送信するように指示する信号を入力する入力手段と、前記第1及び第2の近信速度に応じて、前記第1及び第2のデータを連結して1つのパケットとし、又は前記第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして決定するパケット形式決定手段と、前記パケット形式決定手段により決定されるパケット形式で前記第1及び第2のデータを送信する送信手段とを有する1EEE1394インタフェースが提供される。

【0035】第1及び第2の通信速度が所定の禁止規定に該当しなければ、第1及び第2のデータを連結して1つのパケットとして送信する。第1及び第2の通信速度が所定の禁止規定に該当する場合には、第1及び第2のデータを分離して別のパケットとして送信することにより、所定の禁止規定を回避することができる。分離されたパケットは、それぞれ第1及び第2の通信速度で送信される。

[0036]

30

【発明の実施の形態】図1(A)は、本発明の実施例に よるコンカチネートパケットのアイソクロナス通信を示 す

【0037】コンカチネートバケットCH13は、図8(B)のコンカチネートバケットCH13と同じであり、チャンネルバケットCH1~CH3を連結したバケットである。コンカチネートバケットCH13は、順次、アービトレーション信号arb、データプリフェックスdp、バケットデータpck1、データプリフェックスdp、バケットデータpck2、データプリフェックスdp、バケットデータpck3、データエンドdeを有する。

【0038】名パケットデータpckは、その前に付与されたデータプリフェックスdp中の通信速度に従って送信される。コンカチネートパケットCH13中には複数のデータプリフェックスdpが含まれているので、コンカチネートパケットCH13は途中で通信速度を変えることができる。

【0039】通信速度は、100M、200M、400 Mbpsの中で原則として任意に選択することができる。ただし、P1394、a規格では、以下の通信速度の変更が禁止されている。

【0040】(1)200Mbpsから100Mbpsへの変更、及び(2)400Mbpsから100Mbpsへの変更。

【0041】この2種類の通信速度の変更については、 後に示す図1(B)の通信を行うことにより対処する。

6

それ以外については、図1(A)に示すように、公知の 方法(図8(B))と同様にして、コンカチネートバケ ット通信を行う。すなわち、以下の場合には通常のコン カチネートパケット通信を行う。

[0042] (3) 100Mbpsから200Mbps に変更する場合、(4) 100Mbpsから400Mb psに変更する場合、(5)200Mbpsから400 Mbpsに変更する場合、(6)400Mbpsから2 00Mbpsに変更する場合、及び(7)通信速度の変 更がない場合。

【0043】次に、上記の(1)又は(2)の通信速度 の変更があった場合を説明する。例えば、パケットデー タpck1は通信速度400Mbpsが指定され、パケ ットデータρck2は通信速度200Mbpsが指定さ れ、パケットデータpck3は通信速度100Mbps が指定されたとする。

【0044】この場合、400Mbpsから200Mb psへの変更は許されるが、200Mbpsから100 Mbpsへの変更は許されない。そのため、コンカチネ ートバケットCH13を送信することはできない。そこ 20 て、コンカチネートバケット通信を行う。 で、図1(B)に示すように、上記のコンカチネートバ ケットCH13をバケットCH12とバケットCH3に 分割して送信する。

【0045】図1(B)は、コンカチネートパケットC H12とシングルパケットCH3の送信を示す。400 Mbpsから200Mbpsへの変更は許されるので、 パケットデータpcklとpck2を連結し、コンカチ ネートパケットCH12を送信する。一方、200Mb psから100Mbpsへの変更は禁止されているの で、パケットデータpck3をシングルパケットCH3 として送信する。

【0046】コンカチネートパケットCH12は、上記 のチャンネルバケットCH1とCH2を連結したパケッ トであり、順次、アービトレーション信号arb、デー タプリフェックスdp、パケットデータpckl、デー タプリフェックスdp、パケットデータpck2、デー タエンドdeを有する。

【0047】パケットデータpcklは400Mbps で送信され、バケットデータpck2は200Mbps で送信される。

【0048】シングルパケットCH3は、図8(A)に 示すパケットCH3と同じであり、順次、アービトレー ション信号arb、データブリフェックスdp、バケッ トデータpck3、データエンドdeを有する。

【0049】パケットデータpck3は、100Mbp sで送信される。パケットデータpck3をシングルパ ケットCH3として送信することにより、上記の禁止規 定を回避することができる。

【0050】以上でアイソクロナス通信の説明を終了す る。アイソクロナス通信は、同期通信である。非同期通 50 E1394インタフェース1及びデバイス4を有する。

信を行う場合には、アシンクロナス通信を行う。次に、 アシンクロナス通信について説明する。

【0051】図2(A)、(B)は、本発明の他の実施 例によるコンカチネートバケットのアシンクロナス通信 を示す。

【0052】コンカチネートパケットP23は、図9 (B) のコンカチネートパケットP23と同じであり、 順次、データプリフェックスdp、アックデータack 1、データプリフェックスdp、パケットデータpck 10 2、データエンド deを有する。

【0053】アックデータack1又はパケットデータ pck2は、その前に付与されたデータプリフェックス d p 中の通信速度に従ってそれぞれ送信される。 コンカ チネートパケットP23中には2つのデータブリフェッ クスd p が含まれているので、コンカチネートパケット P23は途中で通信速度を変えることができる。

【0054】上記の(3)~(7)の通信速度が指定さ れた場合は、その指定が許されているので、図2(A) に示すように、公知の方法(図9(B))と同様にし

【0055】一方、上記の(1)と(2)の通信速度が 指定された場合は、その指定が禁止されているので、ア イソクロナス通信の場合(図1(B))と同様に、図2 (B) に示すように、上記のコンカチネートバケットP 23をパケットP2とパケットP3に分割して送信す

【0056】図2(B)は、シングルバケットP2とシ ングルパケットP3の送信を示す。パケットP2は、図 9(A)のパケットP2と同じであり、順次、データブ 30 リフェックスdp、アックデータackl、データエン ドdeを有する。パケットP3は、図9(A)のパケッ トP3と同じであり、順次、アービトレーション信号a rb、データプリフェックスdp、パケットデータpc k2、データエンドdeを有する。

【0057】P1394、a規格に反することなく、例 えば、パケットP2(アックデータack1)を200 Mbpsで送信し、バケット3(パケットデータpck 2)を100Mbpsで送信することができる。

【0058】ユーザは、通信速度の変更を気にせずにコ 40 ンカチネートパケット送信を指示することができる。 1 EEE1394インタフェースは、変更前及び変更後の 通信速度に応じて、上記のように、コンカチネートパケ ットを分割して送信することができる。次に、IEEE 1394インタフェースの構成を説明する。

【0059】図3は、1EEE1394インタフェース 1を含むノードNDの構成を示す。ノードNDは、図7 の通信ネットワークを構成する1つのノードNDに相当 する。通信ネットワークは、各ノードNDをバスBSに 接続することにより構成される。ノードNDは、IEE

10

デバイス4は、例えばビデオ機器やオーディオ機器やコ ンピュータ等である。

【0060】IEEE1394インタフェース1は、リ ンク層(半導体チップ)2と物理層(半導体チップ)3 のセットで構成される。物理層3は、バスBSと直接信 号の授受を行う層であり、リンク層2はデバイス4と信 号の授受を行う層である。

【0061】バスBSは、信号ラインの他、電源ライン を有する。物理層3は、バスBSから電源の供給を受け 受ける。本来であれば、リンク層2だけでなく物理層3 についても、デバイス4から電源の供給を受けることが 望ましい。そのようにすれば、1EEE1394インタ フェース1を物理層3とリンク層2の2つに分ける必要 がなく、「EEE1394インタフェース」を1つの半 導体チップで構成するととができる。

【0062】しかし、その場合、デバイス4の電源を切 ると、IEEE1394インタフェース1に電源が供給 されなくなり、IEEE1394インタフェース1が動 作しなくなる。

【0063】IEEE1394の通信ネットワークは、 チェイン状にノードNDが接続されており、接続されて いるノードNDのうちの1つのIEEE1394インタ フェース1が動作しないと、他のノードNDに通信デー タを伝えることができなくなってしまうという不都台が

【0064】そのため、IEEE1394インタフェー ス1を、物理層3とリンク層2に分けている。物理層3 は、バスBSから電源の供給を受けるので、デバイス4 の電源を切っても動作する。物理層3が動作していれ は、通信ネットワークは他のノードNDに通信データを 伝えることができる。リンク層2は、デバイス4の電源 を切ると動作しない。

【0065】リンク層2と物理層3は、制御信号線(2 ビット) Ct1、データ線(8ビット)D、リクエスト 信号線LRea、クロック信号線SCIkで接続されて いる。制御信号Ct1は、双方向信号であり、送信開始 等を指示する。データDも、双方向信号であり、パケッ トデータ等に相当するデータである。リクエスト信号し Reaは、リンク層2が物理層3にデータの送信を要求 40 ンク層2は、制御信号Link-Ct1を「00」、 するための信号である。クロック信号SClkは、物理 層3からリンク層2に供給される約50MHzのクロッ ク信号である。次に、各信号の具体例を示す。

【0066】図4は、シングルパケットの送信を示すタ イミングチャートである。シングルパケットは、図8 (A)又は図9(A)に示すパケットである。このタイ ミングチャートは、 IEEE1394規格に準拠するも のであり、約50MHzのクロック信号SC1kに同期 している。

【0067】制御信号PHY-C11及びデータPHY 50 【0080】まず、上記の時刻10~110の処理と同

- Dは、それぞれ物理層3が出力する制御信号C t 1及 びデータDを表す。制御信号Link-Ctl及びデー タレink-Dは、それぞれリンク層2が出力する制御 信号Ctl及びデータDを表す。制御信号Ctl及びデ ータDは、ハイレベル「1」とローレベル「0」とハイ インピーダンス「乙」の3状態をとり得る。

【0068】まず、時刻10において、リンク層2がリ クエスト信号LReqを物理層3に供給し、送信要求を 行う。リクエスト信号LReaは、実際には約8ビット る。一方、リンク層2は、デバイス4から電源の供給を 10 のシリアルデータであり、通信速度の情報も含む。との 通信速度は、パケットを送信する通信速度に相当する。

> 【0069】その後、物理層3は、アービトレーション 信号arbをバス上に送信し、バスの使用許可が得られ たら、データプリフェックスdpをバス上に送信する。

> 【0070】次に、時刻t1において、物理層3が制御 信号PHY-Ctlを「OO」にする。「OO」は、相 手に待ちを指示するので、リンク層2は何もしない。

【0071】次に、時刻も2において、物理層3は、上 記のリクエスト信号しreqに応じて、制御信号PHY 20 - Ctlを「11」(グラント)にし、送信許可をリン ク層2に伝える。

【0072】次に、時刻し3において、物理層3が制御 信号PHY-Cllを「OO」にする。「OO」は、相 手に待ちを指示するので、リンク層2は何もしない。 【0073】次に、時刻t4において、リンク層2が制

御信号Link-Ctlを「00」にする。「00」 は、相手に待ちを指示するので、物理層3は何もしな

【0074】次に、時刻t5~t6において、リンク層 2は、制御信号しink-Ctlを「01」(ホール ド) にして、データしink-Dを無効状態にする。 【0075】次に、時刻も7~も10において、リンク 層2は、制御信号Link-Ctlを「10」(トラン スミット) にして、データLink-Dとしての「D 0」~「Dn」を有効状態にする。

【0076】その後、物理層3は、データ「D0」~ 「Dn」をパケットデータpckとしてバス上に送信す

【0077】次に、時刻も11及びも12において、リ 「00」にして、物理層3に有効データLink-Dの 終了を知らせる。

【0078】その後、物理層3は、データエンドde (図8(A)、図9(A))をパス上に送信する。以上 で、シングルパケットの送信が終了する。

【0079】図5は、コンカチネートパケットの送信を 示すタイミングチャートである。このタイミングチャー トも、1EEE1394規格に進拠するものであり、約 50MHzのクロック信号SCIkに同期している。

じ処理を行う。次に、時刻し11及びし12において、 リンク層2は、制御信号Link-Ctlを「01」、 「00」にし、データレink-Dを「SP」、「0 0」にする。物理層3は、この後に連結すべきデータが 続き、そのデータの通信速度が「SP」であることを認 識する。

【0081】その後、物理層3は、データプリフェック スdpをバス上に送信し、コンカチネートパケットが続 くことを知らせる。

【0082】次に、時刻t13~t14において、物理 10 層3が制御信号PHY-Cllを「00」にする。「0 0」は、相手に待ちを指示するので、リンク層2は何も しない。

【0083】この間に、物理層3は、リクエスト信号し Req中の通信速度と時刻tllのデータしink-D が示す通信速度SPとを参照し、通信速度の変更が上記 の禁止規定に属するか否かを判断し、属するときにはパ ケットを分割する。この具体的な処理は、後に図6に示 す物理層3の構成を参照しながら説明する。

【0084】次に、時刻t15において、物理層3は、 上記のリンク層2からのコンカチネート指示しinkー Ct1=「01」、「00」(時刻t11及びt12) に応じて、制御信号PHY-Ct1を「11」(グラン ト)にして、送信許可をリンク層2に知らせる。

【0085】次に、時刻t16において、物理層3が制 御信号PHY-Ct1を「00」にする。「00」は、 相手に待ちを指示するので、リンク層2は何もしない。 【0086】次に、時刻t17において、リンク層2が 制御信号Link-Ct1を「00」にする。「00」 は、相手に待ちを指示するので、物理層3は何もしな

【0087】次に、時刻t18~t19において、リン ク層2は、制御信号Link-Ct1を「01」(ホー ルド)にして、データLink-Dを無効状態にする。 【0088】次に、時刻t20及びt21以降におい て、リンク層2は、制御信号Link-Ct1を「1 0」(トランスミット)にして、データレink-Dと しての「DO」、「D1」・・・を有効状態にする。 【0089】その後、物理層3は、当該データ「D 0」、「D1」・・・をパケットデータpckとしてバ 40 ータ「D0」、「Dn」をパケットデータpck又はア ス上に送信する。以下、同様にして、リンク層2からコ ンカチネート指示がある限り、上記の処理を繰り返す。 【0090】最後は、図4の時刻t11及びt12と同 様に、リンク層2が、制御信号Link-Ctlを「0 0」、「00」にすると、物理層3は有効なデータLi nk-Dの終了を認識し、データエンドdeをバス上に 送信する。以上で、コンカチネートパケットの送信が終 了する。

【0091】次に、物理層3が通信速度の変更が禁止規

割する処理を説明する。これらの処理は、図5の時刻t 13~ t 14の間に行われる。

12

【0092】禁止規定に属しないときには、物理層3 は、図1(A)又は図2(A)に示すように、上記のデ ータ「DO」~「Dn」に引き続き、データプリフェッ クスdpをバス上に送信し、データ連結に備える。

【0093】一方、禁止規定に属するときには、物理層 3は、図1(B)又は図2(B)に示すように、パケッ トを分割するため、データエンドdeを送信し、パケッ トを一旦終了させる。その後、再びアービトレーション 信号arb及びデータブリフェックスdpを送信する。 【0094】以上のように、禁止規定に属するか否かに より、物理層3が送信する信号は異なる。しかし、図5 に示すように、リンク層2と物理層3との間で授受する 信号は基本的に変わらない。ただし、禁止規定に属する ときには、物理層3がバケットを分割してアービトレー ション信号arbをバス上に送信するので、時刻し13 からも14までの時間が長くなる。

【0095】図6は、物理層3の構成を示すプロック図 20 である。リンクインタフェース11は、リンク層2との 間で制御信号線Ct1、データ線D、リクエスト信号線 LReq、クロック信号線SCIkが接続される。リン クインタフェース11は、スピード比較器12、Txブ ロック13及びステートマシン14に接続される。

【0096】リンク層2がコンカチネートパケット通信 を物理層3に指示する場合(図5)を説明する。まず、 図4の時刻t0において、リクエスト信号LRegがリ ンクインタフェース11を介してステートマシン14に 入力される。ステートマシン14は、リクエスト信号し 30 Reg中の通信速度TxSPを保持し、スピード比較器 12に山力する。

【0097】バスインタフェース15は、上記のリクエ スト信号LRegに応じて、アービトレーション信号a rb又はデータプリフェックスdpをバスBS上に出力 する。

【0098】次に、図4の時刻も7~も10において、 データレink-Dとしての「DO」~「Dn」がリン クインタフェース11に入力される。Txプロック13 は、当該データ「DO」~「Dn」を受け取り、当該デ ックデータackとして、バスインタフェース15を介 してバスBS上に送信する。

【0099】次に、図5の時刻t11において、リンク インタフェース11は、データLink-Dとしての通 信速度「SP」を入力する。当該通信速度「SP」は、 通信速度RegSPとしてスピード比較器 12に入力さ れる。

【0100】スピード比較器12は、通信速度RegS Pと通信速度TxSPを比較する。通信速度TxSP及 定に属するか否かを判断し、それに応じてパケットを分 50 びRegSPが以下の禁止規定(1)及び(2)に属さ

なければ、コンカチネートパケット通信が許されるの で、コンカチネートオン信号CONをTxプロック13 及びステートマシン14に出力する。

13

【0101】(1) 通信速度TxSPが200Mbps かつ通信速度ReqSPが100Mbpsである場合、 及び(2)通信速度TxSPが400Mbpsかつ通信 速度ReqSPが100Mbpsである場合。

【0102】なお、通信速度は、最初のみリクエスト信 号LReq中に含まれ、その後はデータLink-D中 に含まれる。スピード比較器12は、2回目以降の比較 10 では、1つ前の通信速度TxSPと次の通信速度Reg SPの比較を行う。

【0103】ステートマシン14は、コンカチネートオ ン信号CONを受けると、データプリフェックスdpを バスインタフェース15を介してバスBS上に送信す る。続いて、Txブロック13は、図5の時刻t20以 降のデータ「D0」をバスインタフェース15を介して バスBS上に送信する。最後に、ステートマシン14 は、データエンド d e をパスインタフェース 15 を介し てバスBS上に送信する。

【0104】一方、ステートマシン14は、コンカチネ ートオン信号CONを受けとらないときには、データエ ンドdeをパスインタフェース15を介してパスBS上 に送信し、その後、アービトレーション信号arb及び データプリフェックス d p をパスインタフェース 15を 介してバスBS上に送信する。続いて、Txブロック1 3は、図5の時刻t20以降のデータ「D0」をパスイ ンタフェース15を介してバスBS上に送信する。最後 に、ステートマシン14は、データエンドdeをパスイ ンタフェース15を介してバスBS上に送信する。

【0105】以上のように、Txブロック13がパケッ トデータpck(又はアックデータack)を送信した 後、ステートマシン14はコンカチネートオン信号CO Nに応じてデータプリフェックスdp又はデータエンド deを送信する。

【0106】なお、より具体的には、パケットデータロ ck(又はアックデータack)とデータプリフェック スdp又はデータエンドdeとの間に、ドリプルピット blを送信する。ドリブルビットblは、その後にデー タブリフェックスdpが送信されるか又はデータエンド deが送信されるかにより、その内容が異なる。

【0107】そこで、Txプロック13は、コンカチネ ートオン信号CONを受けたか否かにより、異なる内容 のドリブルビット b t をパスインタフェース 15を介し てバスBS上に送信する。

【0108】以上のように、物理層3が通信速度を判断 する。禁止規定に該当するときには、パケットを分割し て送信することにより、禁止規定を回避することができ る。一方、禁止規定に該当しないときには、パケットを 分割せずにコンカチネートパケットとして送信する。

14

【0109】従来は、通信速度が100Mbpsと20 OMbpsに対応するIEEE1394インタフェース が主に製品化されてきた。今後、さらに400Mbps にも対応させようとすると、バスBSに直接接続される 物理層3の内部設計を変更しなければならない。その際 に、上記のパケット分割の機能を物理層3に付加すれ は、リンク層(半導体チップ)2の変更なしに物理層 (半導体チップ) 3の変更だけですむ。

【0110】リンク層2は、従来と同様に通信速度を気 にせずに物理層3にコンカチネートバケット通信を指示 することができる。つまり、リンク層2は、通信速度を 監視する必要はない。物理層3は、リンク層2から指示 された通信速度に応じてバケットを分割するか否かを決 定して送信する。すなわち、リンク層2と物理層3との 間の信号授受方法は従来と変わらない。また、リンク層 2の構成を変える必要もない。

【0111】なお、リンク層2の変更を行っても構わな い場合には、上記のパケット分割の機能をリンク層2に 持たせたもよい。

20 【0112】以上実施例に沿って本発明を説明したが、 本発明はこれらに制限されるものではない。例えば、種 々の変更、改良、組み合わせ等が可能なことは当業者に 自明であろう。

#### [0113]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、 第1及び第2の通信速度が所定の禁止規定に該当しなけ れば、第1及び第2のデータを連結して1つのパケット として送信し、所定の禁止規定に該当する場合には、第 1及び第2のデータを分離して別のパケットとして送信 30 することにより、所定の禁止規定を回避することができ

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】図1(A)、(B)は本発明の実施例によるコ ンカチネートパケットのアイソクロナス通信を示す。図 1(A)は連結したパケットの通信を示し、図1(B) は分割したパケットの通信を示すタイムチャートであ る。

【図2】図2(A)、(B)は本発明の他の実施例によ るコンカチネートパケットのアシンクロナス通信を示 40 す。図2(A)は連結したパケットの通信を示し、図2 (B) は分割したパケットの通信を示すタイムチャート である。

【図3】通信ネットワークを構成するノードの構成を示 すプロック図である。

【図4】シングルパケットの通信を示すタイミングチャ ートである。

【図5】コンカチネートバケットの通信を示すタイミン グチャートである。

【図6】物理層の構成を示すブロック図である。

50 【図7】 | EEE1394 規格の通信ネットワークの構

16

成を示すブロック図である。

【図8】図8(A)、(B)はアイソクロナス通信を示す。図8(A)はシングルパケットの通信を示し、図8(B)はコンカチネートパケットの通信を示すタイムチャートである。

【図9】図9(A)、(B)はアシンクロナス通信を示す。図9(A)はシングルバケットの通信を示し、図9(B)はコンカチネートバケットの通信を示すタイムチャートである。

#### 【符号の説明】

- 1 IEEE1394インタフェース
- 2 リンク層
- 3 物理層
- 4 デバイス
- 11 リンクインタフェース

ナイソクロナス通信

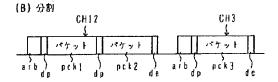
【図1】

CH13

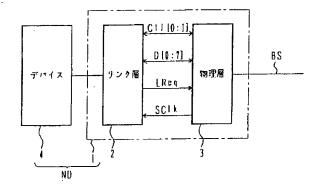
CH13

CH13

Arb pck1 pck2 pck3 de



[図3]



\*12 スピード比較器

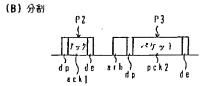
- 13 Txブロック
- 14 ステートマシン
- 15 バスインタフェース
- BS バス
- ND ノード
- CH チャンネルパケット
- arb アービトレーション信号
- dp データプリフェックス
- 10 pck パケットデータ
  - de データエンド
  - Ρ パケット
  - SA サブアクション
  - ack アックデータ

【図2】

#### アシンクロナス通信

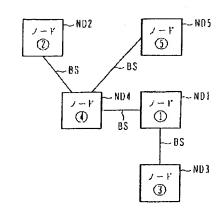
P23

T77 ATV



【図7】

通信ネットワーク



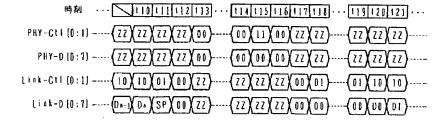
【図4】

### シングルペケット

| 時刻 【10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 110 111 112 113                     |
|---|
| [Req  |
| PHY-Ct1 [0:1]{00\11\00\27\2Z}\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\ZZ\00\       |
| PHY-D [0:7](00)(00)(00)(ZZ)(ZZ){ZZ)(ZZ)(ZZ)(ZZ)(ZZ)(ZZ)(00)           |
| Link-C11 [0:1] (ZZ)(ZZ)(ZZ)(00)(01) (01)(10)(10)(10) (10)(00)(00)(ZZ) |
| Link-D[0:1] (ZZ)(ZZ)(ZZ)(00)(00) (00)(D0)(D1)(DZ) (D1)(00)(00)(ZZ)    |

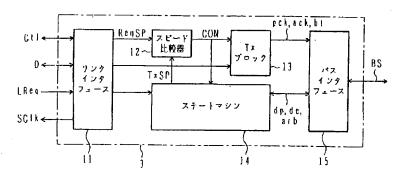
【図5】

### コンカチネートパケット



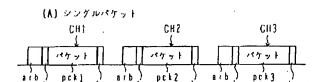
【図6】

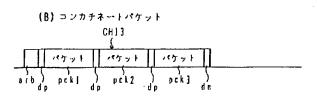
### 物理層



【图图】

アイソクロナス通信





【図9】

## アシンクロナス通信

